2024年6月26日 14:41

一、什么是网络编程

1.1 网络编程的基本概念和目的

进程间的通信:管道(pipe、fifo)、内存映射(mmap)、消息队列(mqueue) 局限性:只能作用于一个系统(一台计算之间)

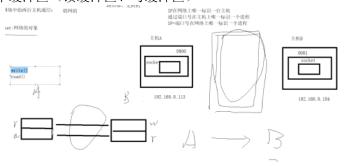
socket (套接字): 进程间的通信(一台主机的进程、多台主机之间的进程通信)

两台主机之间通信的要求: 联网、两台主机之间有物理连接(无线网(路由器)、网线(交换机))

通过IP地址,可以在网络中唯一标识一台主机 通过端口号,可以在主机上唯一标识一个进程

通过IP地址+端口号,就可以在网络上的不同主机间,唯一标识一个进程

socket有两个缓冲区(读缓冲区、写缓冲区)



在网络通信的过程中,一般将上面的两端分为 客户端(C)和服务器(B)

网络编程是指在计算机程序中实现网络通信和数据交换的过程。它涉及到使用编程语言和网络协议来实现不同计算机之间的数据传输、通信和交互。网络编程的基本概念和目的包括以下内容

基本概念:

1. 套接字(socket):

套接字是网络编程的核心概念,它提供了一个接口,允许程序在网络上发送和接收数据。套接字允许应用程序与网络之间建立连接并进行通信。

2. 协议:

网络通信需要遵循一定的规则和约定,这些规则称为协议。常见的网络协议如TCP、UDP、HTTP等,规定了数据的传输方式、格式和流程。

3. IP 地址和端口号:

IP 地址用于标识计算机或设备在网络中的位置,端口号用于标识进程在计算机上的通信端口。组合起来,它们实现了源和目标主机之间的通信。客户端和服务器:在网络编程中,通常有客户端和服务器两种角色。客户端发送请求,服务器接收请求并提供响应。这种模式实现了分布式计算和资源共享。

目的:

数据传输和通信: 网络编程使得不同计算机之间可以传输各种类型的数据,包括文本、图像、音频、视频等,实现

信息传递和通信。

数据交换和合作:网络编程支持不同应用之间的数据交换和合作,使得不同系统能够相互通信,从而实现更复杂的功能。

1.2 网络编程的应用场景

网络编程的应用场景非常广泛,涵盖了多个领域,从互联网到物联网,从嵌入式系统到大型分布式应用。以下是一些常见的网络编程应用场景:

- 1. 网站和 Web 应用: 网络编程用于构建网站和 Web 应用,实现用户与服务器之间的数据交换和通信。这包括前端与 后端的通信,用户提交表单、查看内容、进行在线购物等功能
- 2. 实时通信: 聊天应用、即时消息、社交媒体等应用都依赖网络编程来实现实时通信功能使得用户能够即时交流,
- 3. 远程访问:通过网络编程,用户可以远程访问其他计算机上的文件、应用、数据库等资源,实现远程工作、远程控制等功能。:大型分布式系统,如云计算平台、分布式数据库、分布式存储系统等,都需
- 4. 分布式系统:要网络编程来实现计算资源的分布和协调。
- 5. 物联网(IoT): 物联网设备之间的通信和数据交换依赖于网络编程。从智能家居到工业自动化,网络编程在物联网中发挥着重要作用。
- 6. 在线游戏: 多人在线游戏 (MMOG) 和多人在线角色扮演游戏 (MMORPG) 等游戏需要网络编程来实现玩家之间的实时互动。
- 7. 实时视频和音频通话:视频会议、语音通话应用以及直播平台都需要网络编程来支持实时的视频和音频传输。
- 8. 电子商务: 网络编程在电子商务平台中用于实现用户下订单、支付、物流追踪等功能。
- 9. 数据传输和存储: 网络编程用于将大量数据传输到不同地点, 也用于构建分布式存储系统。
- 10. 远程监控和控制:在工业自动化、安防系统等领域,网络编程可以实现远程设备的监控和控制。
- 11. 金融交易: 网络编程在金融领域用于实现在线银行、股票交易平台等,确保安全的数据传输和交易操作。

总之,网络编程在现代计算机应用中扮演着关键角色,它使得不同计算机之间能够实现数据传输、通信和交互,从而支持各种各样的应用场景,提升了用户体验、便捷性和效率。

1.3 网络编程的特点优势

Linux下的网络编程具有许多特点和优势,这使得它成为开发网络应用的首选平台之一。以下 是linux下网络编程的一些特点和优势

开源性: linux是开源操作系统,拥有庞大的开发社区支持。开源性使得开发者可以自由获取、修改和分发网络编程相关的工具和库,

丰富的网络编程工具: linux提供了丰富的网络编程工具和库,如套接字(套接字)、网络协议栈(tcp/ip、udp)、网络调试工具(如wireshark)等,使得开发者可以更方便地实现各种网络应用.

稳定性和可靠性: linux以其稳定性和可靠性而闻名,这对于需要长时间运行的服务器应用尤为重要.它具备良好的内存管理、进程管理和错误处理机制.

广泛的硬件支持: linux支持广泛的硬件设备和体系结构,从嵌入式设备到大型服务器,都可以运行linux,使得网络应用可以适应不同的硬件环境。

多任务和多线程支持: linux支持多任务和多线程,允许开发者实现同时处理多个连接和请求的网络应用,提高了性能和并发性,

命令行和脚本支持: linux的命令行界面和丰富的脚本语言支持(如Bash、Python等)使得网络管理和编程变得更加灵活和高效.

性能优化: linux针对网络应用进行了许多性能优化,如零拷贝技术、多路复用 (复用)等,提高了网络应用的效率

安全性: linux提供了强大的安全性特性,包括访问控制、用户权限、防火墙等,有助于保护网络应用免受恶意攻击.

社区支持和文档丰富: linux拥有庞大的开发者社区和丰富的文档资源,开发者可以在社区中获取帮助、分享经验和解决问题.

二、创建网络应用程序

2024年6月26日 17:24

二、创建网络应用程序

2.1 "B/S"和"C/S"模式

"C/S" 和"B/S"是两种常见的软件架构模式,用于描述客户端和服务器之间的关系。它们分别代表"Client/Server"(客户端/服务器)和"Browser/Server"(浏览器/服务器)。

C/s(Client/server)模式:

在 C/S 模式中,应用程序被分成两部分:客户端和服务器。客户端是指运行在用户计算机上的应用程序,用户通过客户端与服务器进行交互。服务器是指运行在服务器计算机上的应用程序,负责处理客户端的请求并提供相应的服务。C/S 模式可以实现复杂的逻辑和功能,客户端可以是桌面应用程序、移动应用程序等。

B/S(Browser/server)模式:

在 B/S 模式中,应用程序逻辑主要运行在服务器上,而客户端通常是一个 Web 浏览器。用户通过浏览器访问网页,浏览器向服务器发出请求,服务器处理请求并将网页内容传送给浏览器进行显示。这种模式下,用户不需要安装额外的客户端软件,只需要有一个支持 Web 浏览的设备。

区别和特点:

部署方式: C/S 模式需要在每个用户设备上安装客户端软件,而 B/S 模式只需要一个普通的Web 浏览器。

更新和维护: C/S 模式需要在每个客户端上进行软件更新,而 B/S 模式的更新只需在服务器上进行。

跨平台性: B/S 模式更具有跨平台特性,因为Web 浏览器几乎在所有操作系统上都可用

资源消耗: C/S 模式在客户端上消耗较多的系统资源,而 B/S 模式减轻了客户端的负担。

安全性: B/S 模式通过 Web 浏览器传输数据,可以使用 HTTPS 等协议来提供更高的安全性

通常情况下,选择 C/S 还是 B/S 模式取决于应用的特性和需求。复杂的桌面应用程序可能选择 C/S 模式而需要跨平台和易于维护的应用程序可能更适合 B/S 模式。

2.2 Socket 编程简介

Socket (套接字) 是在网络编程中用于实现不同计算机之间通信的接口和抽象。它允许应用程序通过网络发送和接收数据,实现网络通信。

前面我们了解到了编写一个网络程序如果遵循 TCP/IP 四层模型的话我们应该对每一层都要进行处理,网络层使用 IP 协议、传输层使用 TCP 或 UDP 协议等等,这些真的需要我们自己进行处理嘛,当然不是,这些底层的协议处理已经集成在你的系统中了,我们只需要通过一个接口去使用即可,至于底层的代码究竟是如何实现的完全不用你操心,也就是说我们不会直接接触 TCP、UDP、IP 等底层协议。

套接字类型: Socket有不同的类型,常见的有流式套接字(SOCK_STREAM)和数据报套接字(SOCK_DGRAM)。流式套接字提供了可靠的、面向连接的通信,如 TCP 协议;数据报套接字提供了不可靠的、无连接的通信,如 UDP 协议。

创建套接字: 在编程中,首先需要创建一个套接字。调用socket()函数,指定套接字的域(如AF_INET表示 IPv4)、类型和协议,返回一个套接字描述符, linux 中通过一个系统调用 socket 来创建一个套接字,下面是他的函数原型:

socket()函数介绍

函数描述

创建一个套接字

头文件

#include <sys/socket.h>

函数原型

int socket(int domain, int type, int protocol);

函数参数

1、参数 domain

domain是"域"的意思,其值为AF_INET

在Linux系统中,domain参数用于<mark>指定套接字的协议域</mark>(protocol domain),它定义了套接字通信的协议族。以下是Linux系统中一些常见的domain值:

AF_UNIX: Unix 域协议域,用于本地通信(Inter-process communication, IPC)。它使用文件路径作为套接字地址,用于同一台机器上的进程间通信。

AF_INET: IPv4 协议域, 用于 Internet 地址族。这是最常见的协议域, 用于基于 IPv4 的网络通信。

AF_INET6: IPv6 协议域,用于 IPv6 地址族。这是用于基于 IPv6 的网络通信。

AF_PACKET: 用于原始网络数据包的协议域。它允许应用程序直接访问网络帧,适用于网络协议分析和数据包捕获等场景。

AF_BLUETOOTH: 蓝牙协议域,用于蓝牙通信。

AF X25: X. 25 协议域, 用于 X. 25 网络协议。

AF_NETLINK: Netlink 协议域,用于 Linux 内核与用户空间进程之间的通信。

AF_PACKET: 原始数据链路层套接字,允许应用程序直接访问数据链路层帧。

2、参数 type

type指定套接字的类型,可以是以下值之一:

SOCK_STREAM: 流套接字,用于可靠、面向连接的服务。对应于 TCP 协议。

SOCK_DGRAM: 数据报套接字,用于无连接、不可靠的服务。对应于 UDP 协议。

SOCK_SEQPACKET: 顺序数据包套接字,在 SCTP 协议中使用。

SOCK_RAW: 原始套接字,用于直接访问底层网络协议。可以自定义协议头部并发送。

SOCK RDM: 可靠数据报套接字,很少使用。

SOCK PACKET: 废弃的套接字类型,已经不再使用。

3、参数protocol

在socket函数中,protocol参数用于指定套接字使用的协议。

协议(protocol)是一组规则和约定,用于在网络中的不同节点之间进行通信和数据交换。

下面是一些常见的protocol参数值及其对应的协议:

IPPROTO_TCP: TCP(Transmission Control Protocol)协议。它是一种面向连接的、可靠的、基于字节流的传输协议,用于提供可靠的数据传输。

IPPROTO_UDP: UDP (User Datagram Protocol)协议。它是一种无连接的、不可靠的、基于数据报的传输协议,用于提供快速的数据传输,但不保证数据的可靠性和顺序性。

IPPROTO_SCTP: SCTP (Stream Control Transmission Protocol)协议。它是一种面向连接的、可靠的、基于消息的传输协议,提供了可靠的数据传输和流量控制等功能。

IPPROTO_ICMP: ICMP (Internet Control Message Protocol) 协议。它是一种网络层协议,用于在网络中传递控制信息和错误报文,如网络不可达、请求超时等。

IPPROTO_IGMP: IGMP (Internet Group Management Protocol)协议。它是一种组播协议,用于在 IP 网络中进行组播组的管理和维护。

IPPROTO_RAW: 原始 IP 协议。它允许应用程序直接访问网络层的数据,可用于构造和发送自定义的 IP 报文。需要注意的是,protocol参数的具体取值取决于所选择的协议域(domain)和套接字类型(type)。在某些情况下,可以将protocol设置为0,表示使用默认协议。此时,系统会根据协议域和套接字类型自动选择适合的协议。

参数type和参数protocol之间的关系

一般来说:

SOCK STREAM 对应 IPPROTO TCP

SOCK DGRAM 对应 IPPROTO UDP

SOCK SEQPACKET 对应IPPROTO SCTP

SOCK RAW 对应IPPROTO ICMP、IPPROTO RAW和IPPROTO IGMP

由此,你可以大概知道当Linux中的socket函数的参数domain和参数type确定后,参数protocol该怎么选

函数返回值

如果没有发生错误,socket将返回一个引用新socket的描述符。

否则,将返回INVALID SOCKET的值,并且可以通过调用WSAGetLastError检系特定的错误代码。

```
// 创建socket
// 参数
// AF_INET: 套接字协议域为IPV4协议
// SOCT_STREAM: 套接字类型为流套接字(安全,稳定,不丢包,对应TCP协议)
// 0: 套接字使用默认协议(流式套接字为TCP,报式套接字为UDP协议)
// TPC协议参数 IPPROTO_TCP
int lfd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0); // 创建一个流式套接字
int lfd1 = socket(AF_INET, SOCK_DGRAM, 0); // 创建一个报式套接字
int lfd2 = socket(AF_INET, SOCK_RAW, 0); // 创建一个原始套接字
int lfd2 = socket 描述符
// SOCK_STREAM 是流式协议
// SOCK_DGRAM 是报式协议
// TCP是流式的代表
// UDP是报式的代表
```

创建套接字之后,还得将套接字和 IP地址与端口号绑定

套接字绑定 IP 地址和端口号:服务器端需要将套接字与特定的IP地址和端口号绑定起来,使用bind()函数。

bind()函数介绍

函数描述

将套接字与特定的IP地址和端口号绑定

函数原型

int bind(int sockfd, const struct sockaddr *addr, socklen t addrlen);

函数参数

```
int sockfd: 要绑定的socket描述符
const struct sockaddr *addr: 一个结构体地址,用来做缓冲区(这个结构体已经弃用,用的是下面的这个)
结构体所需的头文件#include <netinet/ip. h>
struct sockaddr in {
```

```
struct sockaddr_In {
    sa_family_t sin_family; /* address family: AF_INET */
    in_port_t sin_port; /* port in network byte order */(网络字节序的端口号)
    struct in_addr sin_addr; /* internet address */存储IP地址
};
```

(1) sin family指代协议族,在socket编程中只能是AF INET

(2) \sin_{port} 存储端口号(使用网络字节顺序),2个字节(16位,0-65535),端口号一般大于1000,找个没人用的端口号,

需要考虑大小端的问题,也就是网络字节序和主机的大小端是否相同(一般不同)

一般主机的字节序是小端存储、网络字节序是大端存储

因此需要将端口号的存储方式改为网络字节序

使用 htons() 函数

(3) sin addr存储IP地址,使用in addr这个数据结构

使用ifconfig 查看IP地址为 192.168.10.128 ,这是一个主机(本地)字节序的字符串 s_addr 的类型是 $uint32_t$,应该是一个32位(4个字节的)整型

因此要将 上面 本机字节序的字符串 转换为 一个 网络字节序的整型

使用 inet_pton()函数转换

或者直接传值 INADDR ANY 这是一个宏定义,值为0,传入之后可以是本机的任意一个IP地址

```
struct in_addr{
    uint32_t s_addr; /* address in network byte order */(网络字节序的IP地址)
};
```

```
socklen_t addrlen: 结构体缓冲区的长度 sizeof(addr);
```

函数返回值

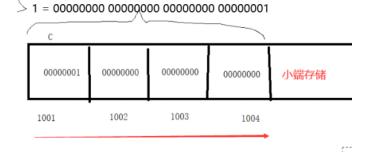
成功返回0 失败返回-1,并记录错误信息

给套接字绑定ip+port

```
// 自定义端口号
// 需要考虑大小端的问题,也就是网络字节序和主机的大小端是否相同 (一般不同)
// 一般主机的字节序是小端存储、网络字节序是大端存储
// 因此,需要自己转换字节序
#define SOCKPORT 8001
// 使用 bind()函数, 绑定IP地址、端口号
struct sockaddr_in serAddr;
sockaddr in 结构体的参数
in_family指代协议族,在socket编程中只能是AF_INET
sin_port存储端口号(使用网络字节顺序), 2个字节(16位, 0-65535)
sin_addr存储IP地址,使用in_addr这个数据结构
*/
serAddr.sin_family = AF_INET;
// 端口号一般大于1000, 找个没人用的端口号
// 一般主机的字节序是小端存储、网络字节序是大端存储
// 因此,需要自己转换字节序
serAddr.sin_port = htons(SOCKPORT);
// htons 将主机字节序转为网络字节序 (短整型)
// host to network short
// 主机 向 网络 短整型
// ip 地址 192.168.10.128 --- 主机 (本地) 字节序的字符串
// uint32_t 应该是一个32位 (4个字节的) 整型
// 因此要将上面本机字节序的字符串转换为一个网络字节序的整型
serAddr.sin_addr.s_addr = INADDR_ANY;
// 使用 inet_pton()函数转换
// 或者直接传入 INADDR ANY 这是一个宏定义,值为0,传入之后可以是本机的任意一个IP地址
// 给套接字绑定 IP地址、端口号
int bret = bind(lfd, (struct sorkaddr *)&serAddr, sizeof(serAddr));
if (bret<0)</pre>
   perror("bind error");
```

大端存储、小端存储:数据的存储方式(目前一般是小端)

小端:高字节(高位)存在高地址,低字节(低位)存在低地址 小端:高字节(高位)存在低地址,低字节(低位)存在高地址



检验一台电脑是小端还是大端: 创建一个联合体

```
// 联合体检测大小端
union Un
{
    int a;
    char c;
}un;
int main()
{
    un.a = 1;
    if(un.c)
    {
        printf("小端\n");
    }
    else
    {
        printf("大端\n");
    }
    return 0;
```

hton函数族,使用 htons() 函数将短整型的端口号从主机字节序转为网络字节序

```
uint32_t htonl(uint32_t hostlong);
uint16_t htons(uint16_t hostshort);
uint32_t ntohl(uint32_t netlong);
uint16_t ntohs(uint16_t netshort);
```

上面是服务器端的socket,还得有 客户端的 soctet组成socket,组成一对套接字才能进行通信

先监听

```
// 得有一个接收方
// 监听, 等着 lfd发送内容, 第二个参数传一个大于0的数
listen(lfd,64);
```

再接收

使用accept()函数接收消息

函数描述

accept 函数是用于在服务器端接受客户端连接的系统调用

函数原型

int accept(int sockfd, struct sockaddr *addr, socklen_t *addrlen);

函数参数

(1) int sockfd

是一个已经通过 socket 函数创建并绑定到特定地址的监听套接字(通常是服务器的监听套接字)

(2) struct sockaddr *addr

是一个指向 struct sockaddr 类型的指针,用于存储连接的对端地址信息。可以为 NULL,表示不关心对端地址。

(3) socklen t *addrlen

是一个指向 socklen_t 类型的指针,用于指定 addr 缓冲区的大小。在调用 accept 之前,addrlen 应该被初始化为 struct sockaddr 缓冲区的大小,函数返回时,addrlen 会被设置为实际地址结构的长度。

函数返回值

```
如果连接成功,返回一个新的文件描述符,这个文件描述符用于与客户端通信。
如果失败,返回 ⁻1, 并设置 errno 表示错误原因。
```

```
struct sockaddr_in cliAddr;
socklen_t addrlen = sizeof(cliAddr);
```

因此,网络通信的流程需要 这四个函数 socket(创建)、bind(绑定)、listen(监听)、accept(接收)

```
// socket简单实现
// 自定义端口号
// 需要考虑大小端的问题,也就是网络字节序和主机的大小端是否相同 (一般不同)
// 一般主机的字节序是小端存储、网络字节序是大端存储
// 因此,需要自己转换字节序
#define SOCKPORT 8002
int main(int argc, char* argv[])
  // 创建socket
  // 参数
  // AF INET: 套接字协议域为IPV4协议
   // SOCT_STREAM: 套接字类型为流套接字(安全,稳定,不丢包,对应TCP协议)
   // 0 : 套接字使用默认协议 (流式套接字为TCP, 报式套接字为UDP协议)
   // TPC协议参数 IPPROTO_TCP
  int lfd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0); // 创建一个流式套接字
  if (1fd<0)
   {
      perror("socket error");
   int lfdl = socket(AF_INET, SOCK_DGRAM, 0); // 创建一个报式套接字
   int 1fd2 = socket(AF_INET, SOCK_RAW, 0); // 创建一个原始套接字
   // 返回一个 socket描述符
   // SOCK_STREAM 是流式协议
   // SOCK_DGRAM 是报式协议
   // TCP是流式的代表
   // UDP是报式的代表
   // 使用 bind()函数, 绑定IP地址、端口号
   struct sockaddr_in serAddr;
   sockaddr_in 结构体的参数
   in_family指代协议族,在socket编程中只能是AF_INET
  sin_port存储端口号 (使用网络字节顺序) , 2个字节 (16位, 0-65535)
  sin_addr存储IP地址,使用in_addr这个数据结构
  serAddr.sin_family = AF_INET;
  // 端口号一般大于1000, 找个没人用的端口号
   // 一般主机的字节序是小端存储、网络字节序是大端存储
   // 因此,需要自己转换字节序
  serAddr.sin_port = htons(SOCKPORT);
   // htons 将主机字节序转为网络字节序 (短整型)
   // host to network short
   // 主机 向 网络 短整型
   // ip 地址 192.168.10.128 --- 主机 (本地) 字节序的字符串
   // uint32_t 应该是一个32位 (4个字节的) 整型
  // 因此要将上面本机字节序的字符串转换为一个网络字节序的整型
   serAddr.sin_addr.s_addr = INADDR_ANY;
   // 使用 inet_pton()函数转换
   // 或者直接传入 INADDR_ANY 这是一个宏定义,值为0,传入之后可以是本机的任意一个IP地址
   // 给套接字绑定 IP地址、端口号
   int bret = bind(lfd, (struct sockaddr *)&serAddr, sizeof(serAddr));
   if (bret<0)
      perror("bind error");
   // 得有一个接收方
   // 监听, 等着 lfd发送内容, 第二个参数传一个大于0的数
```

```
listen(1fd, 64);
   // 接收
   // int accept(int sockfd, struct sockaddr *addr, socklen_t *addrlen);
   struct sockaddr_in cliAddr;
   socklen_t addrlen = sizeof(cliAddr);
   int cfd = accept(lfd, (struct sockaddr*)&cliAddr,&addrlen);
   if (cfd<0)
       perror("accept errot");
   char buf[1024];
   // 进行通信
   while(1)
       // 读取
       int read_count = read(cfd, buf, sizeof(buf));
       // 写到终端
       int write_count = write(STDOUT_FILENO, buf, read_count);
       // 再发回去
       write(cfd, buf, read_count);
   return 0;
在终端 使用 nc 192.168.10.128 8001 即可实现通信
weihong@weihong:~/网络编程/day_626/socket$ ./tcp_server
 nihao
weihong@weihong:~/网络编程/day_626/socket$ nc 192.168.10.128 8002
nihao
nihao
```

没有accept也能完成三次握手

```
// 没有accpet, 也能完成三次握手
int main(int argc, char* argv[])
   // 创建socket, ip协议, 套接字类型 (流式套接字), 流式套接字默认TCP协议
   int 1fd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
   if (1fd<0)</pre>
       perror("socket error");
   // 绑定ip 端口号
   struct sockaddr in serAddr, cliAddr;
   // 协议族, 在socket编程中只能是AF INET
   serAddr.sin_family = AF_INET;
   // 端口号
   serAddr.sin_port = htons(SOCKPORT);
   // ip地址,本机任意一个ip
   serAddr.sin_addr.s_addr = INADDR_ANY;
   int bret = bind(lfd, (struct sockaddr*)&serAddr, sizeof(serAddr));
   if(bret < 0)</pre>
       perror("bind error");
   // 监听
   listen(lfd, 64);
   while(1);
   return 0;
使用 netstat -apn | grep 8001
```

可以看到,目前是LISTEN状态

^C
 weihong@weihong:~/网络编程/day_626/socket\$ netstat -apn | grep 8001
 (并非所有进程都能被检测到,所有非本用户的进程信息将不会显示,如果想看到所有信息,则必须切换到 root 用户)
 tcp 0 00.0.0.8001 0.0.0.0:* LISTEN 14543/./tcp_server

进行连接

○ weihong@weihong:~/网络编程/day_626/socket\$ nc 192.168.10.128 8001

可以看到,连接后,已经变为ESTABLISHED状态,三次握手已经完成

		:~/网络编程/day_626/socket\$	netstat -apn grep 800	
(并非所	T有进程都			想看到所有信息,则必须切换到 root 用户)
tcp	1	0 0.0.0.0:8001	0.0.0.0:*	LISTEN 14543/./tcp_server
tcp	0	0 192.168.10.128:8001	192.168.10.128:44734	ESTABLISHED -
tcp	0	0 192.168.10.128:44734	192.168.10.128:8001	ESTABLISHED 14761/nc

可以发现,有3个套接字,两个服务器的1df

而有一个是 - ,这个套接字也是存在的,在内核中,我们是拿不到的,因为我们没有文件描述符接收他 因此accept 的作用就是 将内核中 这个套接字的文件描述符拿出来,拿到这个文件描述符后,才能和客户端通信

服务器端,可能会有很多客户端请求建立连接,此时就会有一个问题

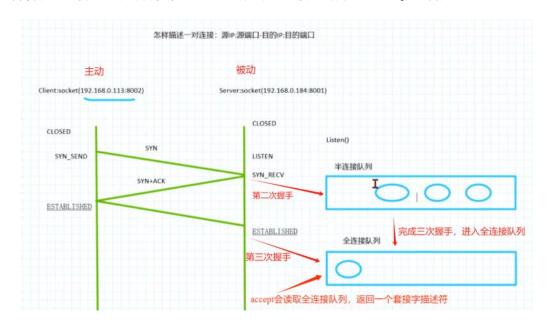
服务器如何知道,它与某个客户端已经完成了前两次握手,还没完成第三次握手呢?

在被动套接字中,会有两个队列(半连接队列、全连接队列)

在完成第二次握手后,就会将客户端套接字放入半连接队列

在完成第三次握手后,就会将客户端套接字由半连接队列放入全连接队列

而accept就会读取全连接队列中的套接字进行返回,如果全连接队列为空,accept就会阻塞



怎样描述一对连接?

四元组对象(源IP:源端口-目的IP:目的端口)

服务器与客户端在各自终端互发消息

服务器socket

```
// 端口号
#define SOCKPORT 8002
// socket简单实现--服务器 server
int main(int argc, char* argv[])
   // 创建socket, ip协议, 套接字类型 (流式套接字), 流式套接字默认TCP协议
   int lfd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
    if (1fd<0)</pre>
       perror("socket error");
   // 绑定ip 端口号
   struct sockaddr_in serAddr, cliAddr;
   // 协议族,在socket编程中只能是AF_INET
   serAddr.sin family = AF INET;
   // 端口号
   serAddr.sin_port = htons(SOCKPORT);
   // ip地址,本机任意一个ip
    serAddr.sin_addr.s_addr = INADDR_ANY;
    int bret = bind(lfd, (struct sockaddr*)&serAddr, sizeof(serAddr));
    if(bret < 0)</pre>
       perror("bind error");
       exit(1);
   // 监听
   listen(lfd, 64);
   printf("listen return\n");
   // 接收
   socklen_t len = sizeof(cliAddr);
   int cfd = accept(lfd, (struct sockaddr*)&cliAddr,&len);
   if(cfd < 0)
       perror("accept error");
       exit(1);
   printf("accept return\n");
   char buf[1024];
    char buf1[1024];
   while(1)
       // 读取客户端数据
       int read_count = read(cfd, buf, sizeof(buf));
       // 写到终端
       write(STDOUT FILENO, buf, read count);
       // 读取终端数据
       int read_count1 = read(STDIN_FILENO, buf1, sizeof(buf1));
       // 发回客户端
       write(cfd, buf1, read_count1);
   return 0;
```

客户端socket

```
// IP 端口号
#define SERIP "192.168.10.128"
#define SERPORT 8002
// // socket简单实现 --- 客户端 client
int main(int argc, char* argv[])
   // 创建socket, ip协议, 套接字类型 (流式套接字), 流式套接字默认TCP协议
   int cfd = socket(AF_INET, SOCK_STREAM, 0);
   if (cfd<0)
       perror("socket error");
```

```
exit(1);
// 客户端是不需要绑定的,他只需要知道给谁打电话就行
// 绑定ip 端口号
struct sockaddr in serAddr;
// 协议族, 在socket编程中只能是AF INET
serAddr.sin_family = AF_INET;
// 存要连接服务器的端口号
serAddr.sin port = htons(SERPORT);
// 存要连接的服务器的ip地址
// int inet_pton(int af, const char *src, void *dst);
// 将 "192.168.10.128" 点分十进制的字符串 转为正确格式
inet_pton(AF_INET, SERIP, &serAddr. sin_addr. s_addr);
// 客户端也不需要 accept, 但是需要另一个函数 connect
// 用来申请与服务器进行连接—进行三次握手
connect(cfd, (struct sockaddr*)&serAddr, sizeof(serAddr));
printf("connect successful\n");
// 发送消息
char buf[1024];
char buf1[1024];
while(1)
   // 读取终端的数据到buf
   int read_count = read(STDIN_FILENO, buf, sizeof(buf));
   // 发给到服务器
   write(cfd, buf, read_count);
return 0:
```

socket客户端服务器总结

服务器端:

1, socket(tcp:1fd)

lfd的目的是和客户端建立三次握手,是一个被动套接字(等待别人给他发送握手请求,不参与通信) 因为是被动套接字,因此它需要能被找到,就需要显示的绑定IP和端口号(目的是用户知道它使用的IP和端口,让 用户通过这个IP和端口,与他进行连接)。

- 2、bind():显示的绑定IP和端口号
- 3、listen():将主动套接字变为被动套接字 LISTEN状态,等待别人申请建立连接(进行三次握手)
- 4、在listen之后,lfd就可以与客户端建立连接了。
- 5、被动套接字:两个队列(用来记录握手进度) 半连接队列:三次握手不是瞬间完成的,有一个过程,因此需要一个容器来记录完成第二次握手的对象(半连接对象),这个半连接对象主要的数据就是描述一对连接(源IP:源端口号-目的IP:目的端口号) 全连接队列:用来标记所有已经完成三次握手的连接,还没有交给应用层处理。
- 6、accept(): 从全连接队列中,取出一个已完成三次握手的连接,返回一个socket文件描述符(这个文件描述符指向是和客户端cfd通信的socket描述符),这时,服务器多了一个socket套接字cfd,利用这个cfd就可以与客户端进行通信了。(利用1fd读写是没用的,1fd的作用是转接)。因此每多一个客户端的连接,服务器就会多一个套接字。

所以用于通信的socket总是成对存在的

客户端:

1. socket(tcp:cfd)

向服务器发起三次握手请求,与服务器建立三次握手,用于和服务器通信的套接字,是一个主动套接字。

因为是主动套接字,它只需要知道别人的IP和端口就行,也不需要别人申请与他连接,因此也没有必要显示自己的 IP和端口(系统会帮它绑定IP和端口)。(就像打电话,你只需要知道别人的电话号即可,自己有电话就行)

- 2、connect(): 主动向服务器发起建立连接的行为。有可能会阻塞,在建立连接之前,该函数不会返回,会阻塞 (在三次握手期间,connect会阻塞,只不过时间短)。
- 3、此时就可以利用cfd描述符与服务器进行通信了。

多进程服务器

每当有一个新的客户端建立连接,就会创建一个新的进程为这个客户端服务 当某一个客户端断开连接时,子进程终止

问题:

- 频繁的创建进程和销毁进程,系统开销较大
- 能够承载的上限低
- · 能否实现一个进程就可以和多个客户端进行通信? (多路I0)

```
// 端口号
#define SOCKPORT 8001
// socket简单实现--多进程服务器 server
int main(int argc, char* argv[])
   // 创建socket, ip协议, 套接字类型 (流式套接字), 流式套接字默认TCP协议
   int lfd = socket(AF INET, SOCK STREAM, 0);
   if(1fd<0)
       perror("socket error");
       exit(1);
   // 绑定ip 端口号
   struct sockaddr_in serAddr,cliAddr;
   // 协议族,在socket编程中只能是AF_INET
   serAddr.sin_family = AF_INET;
   // 端口号
   serAddr.sin_port = htons(SOCKPORT);
   // ip地址, 本机任意一个ip
   serAddr.sin_addr.s_addr = INADDR_ANY;
   int bret = bind(lfd, (struct sockaddr*)&serAddr, sizeof(serAddr));
   if(bret < 0)</pre>
       perror("bind error");
       exit(1);
   // 监听
   listen(lfd, 64);
   printf("listen return\n");
   // 接收
   socklen_t len = sizeof(cliAddr);
   while(1)
       // 父进程进行连接
       int cfd = accept(lfd, (struct sockaddr*)&cliAddr,&len);
       if(cfd < 0)
           perror("accept error");
           exit(1);
       printf("accept return\n");
       // 读取客户端的端口号
       int port = ntohs(cliAddr.sin_port);
       // 读取客户端的IP地址
       char dst[64];
       // 将网络中的二进制IP地址转为点分十进制字符串
       inet_ntop(AF_INET, &cliAddr.sin_addr.s_addr, dst, sizeof(dst));
       printf("client ip: %s\n", dst);
       printf("client port: %d\n", port);
```

三、多路复用IO

2024年6月29日 20:42

多进程服务器

每当有一个新的客户端建立连接,就会创建一个新的进程为这个客户端服务 当某一个客户端断开连接时,子进程终止

问题:

- 频繁的创建进程和销毁进程,系统开销较大
- 能够承载的上限低
- 能否实现一个进程就可以和多个客户端进行通信? (多路IO)

三、多路复用IO

3.1 多路复用IO的概念和作用

多路复用 I/0 (Multiplexing I/0) 是一种 I/0 模型,用于处理多个 I/0 操作,同时允许程序等待多个输入或输出事件而不会阻塞。它在网络编程中扮演着重要角色,可以提高程序的并发性能和效率

多路复用 I/0 的主要目的是使程序能够同时监听多个文件描述符(通常是套接字),在有事件发生时立即做出响应,而不需要在等待一个套接字上的 I/0 完成时阻塞整个程序。这种模型有助于避免创建大量线程或进程来处理并发连接,从而节省系统资源并提高程序的性能。

多路复用 1/0 的作用包括:

- •提高并发性能:多路复用 1/0 允许一个线程或进程同时监听多个套接字上的1/0 事件,从而使程序能够同时处理多个连接。
 - •减少资源消耗:相比创建大量线程或进程来处理并发连接,多路复用 I/0可以节省系统资源,减少上下文切换的开销。
 - 避免阻塞: 多路复用 I/0 允许程序在等待 I/0 事件的同时继续执行其他任务, 避免了阻塞整个程序。
- 简化编程模型:多路复用 I/0 可以将不同套接字的 I/0 事件汇总到一个地方,简化了编程模型,使代码更加清晰易懂。

常见的多路复用 I/0 模型包括 select、poll、epoll(在 Linux 中),它们在不同操作系统和环境中具有类似的功能,但可能有不同的性能和用法。多路复用 I0 在服务器编程中经常用于监听多个客户端连接,实现高并发的网络服务。

多路IO复用:几个特殊的函数(select、poll、epoll)

多路I0复用解决了什么问题?

lfd、cfd1、cfd2、cfd3(一个服务器、三个客户端)

他们的读事件什么时候发生,无法确定,因此最开始我们没做任何处理,导致多个客户端连接服务器之后,服务器是 读不到消息的。无法实现相关功能。

之后,我们利用多进程(多线程)处理不同的客户端申请连接,但是开销太大。

多路IO:帮助我们在一个进程(线程)下,一起监听很多个fd的事件(有客户端申请连接或是客户端发送消息),当有事件触发的时候,可以及时的通知用户处理。(多路IO会选择合适的时机去调用accept或者是read,保证不会阻塞)

3.2 select()系统调用

函数描述

对于1fd、cfd1、cfd2

select可以帮助我们监听1fd、cfd1、cfd2的事件,当其中一个或多个事件发生时,select可以立刻通知用户,并告知是那个文件描述符的那个事件发生了。

1fd-->事件触发--->accept()

cfd1-->读事件触发--->read(cfd1) cfd2-->读事件触发--->read(cfd2)

头文件:

#include <sys/select.h>

函数原型:

int select(int nfds, fd_set *readfds, fd_set *writefds, fd_set *exceptfds, struct timeval *timeout);

辅助宏函数

```
void FD_CLR(int fd, fd_set *set); // 将fd从set集合中清除(把某一位置0)
int FD_ISSET(int fd, fd_set *set); // 测试fd是否在set集合中(判断某一位是0还是1)
void FD_SET(int fd, fd_set *set); // 将fd加入set集合(把某一位置1)
void FD_ZERO(fd_set *set); // 将set清零使集合中不含任何fd(全部置零)
```

函数参数:

- int nfds // 说明fd_set 用到了的第几位(监听的最大的文件描述符+1)
- fd set *readfds // 文件描述符的集合,监听读事件的文件描述符集合(传入传出参数)
- fd set *writefds // 文件描述符的集合,监听写事件的文件描述符集合
- fd_set *exceptfds // 文件描述符的集合,监听异常事件的文件描述符集合
- struct timeval *timeout // 超时事件, 先传NULL

fd_set 的本质就是一个长整型(long)的数组。大小为128字节(一个long类型8个字节,因此是16个),共1024位,每一位都能表示一个文件描述符,bits[1024],因此一个fd_set可以存0-1023的文件描述符

readfds、writefds、exceptfds 传入传出参数

以readfds为例,如果监听到fd为2,3的文件描述符触发读事件,select就会将readfds的集合设置为[0,0,1,1,0...0]

select()的返回值

作为函数的返回值, select()会返回如下几种情况中的一种。

- •返回 -1 表示有错误发生。可能的错误码包括 EBADF 和 EINTR。EBADF 表示 readfdswritefds 或者 exceptfds 中有一个文件描述符是非法的(例如当前并没有打开)。EINTR表示该调用被信号处理例程中断了。(如果被信号处理例程中断,select()是不会自动恢复的。
- 返回 0表示在任何文件描述符成为就绪态之前 select()调用已经超时。在这种情况下,每个返回的文件描述符集合将被清空
- •返回一个正整数表示有1个或多个文件描述符已达到就绪态。返回值表示处于就绪态的文件描述符个数。在这种情况下,每个返回的文件描述符集合都需要检查(通过FD ISSET()),以此找出发生的 I/0 事件是什么。

如果同一个文件描述符在 readfds、writefds 和 exceptfds 中同时被指定,且它对于多个 1/0 事件都处于就绪态的话,那么就会被统计多次。换句话说,select()返回所有在3个集合中被标记为就绪态的文件描述符总数。

select解决了什么问题? select、poll、epoll的对比?

select的优缺点

优点:

• 比较古老、跨平台

缺点: (面试)

- 文件描述符的监听上限(1024个);
- 频繁调用系统调用(如果有1000个客户端,每个客户端发10句话,就会进行1w次系统调用),就会产生<mark>用户态空间和内核态空间的大量数据拷贝</mark>;
- 轮询监听(select的监听是轮询的,如果在某一时刻,某个文件描述符触发事件,是无法立即处理的,需要轮询到才能处理,导致这个客户端需要花费时间等待。如果轮询了一遍,只有几个事件触发,这一遍轮询就浪费了)

当监听数量多时,效率较低,延时较大 当活跃用户少时,效率较低,浪费资源

系统调用:预读入缓输出

通过系统调用,每次写一个字符利用系统调用写1000次 和 调用一次系统调用写1000个字符 肯定是第二个好,而我们在通过系统调用写数据时,也是这样的,系统调用不会立即写入,而是找一个合适的时间一 次性写入。

称为预读入缓输出

因此在频繁写入的时候,尽量减少系统调用,使用库函数(一般都有缓冲区,满了才调用系统调用写入)

使用 strace 查看系统调用次数

```
// 预读入缓输出验证
// 使用库函数
int main()
{
    FILE* stream = fopen("./m.txt","w+");
    for(int i = 0; i <10000; i++)
    {
        fputc(1,stream);
    }
    return 0;
}

Operation("./m.txt", "w+");
for(int i = 0; i <10000; i++)
    {
        fputc(1,stream);
    }
    return 0;
}

Operation("./m.txt", "w+");
for(int i = 0; i <10000; i++)
    {
        fputc(1,stream);
    }
    return 0;
}

Operation("./m.txt", "w+");
for(int i = 0; i <10000; i++)
    {
        fputc(1,stream);
    }
    return 0;
}

Operation("./m.txt", "w+");
for(int i = 0; i <10000; i++)
    {
        fputc(1,stream);
    }
    return 0;
}

Operation("./m.txt", "w+");
for(int i = 0; i <10000; i++)
    {
        fputc(1,stream);
    }
    return 0;
}

Operation("./m.txt", "w+");
for(int i = 0; i <10000; i++)
    {
        fputc(1,stream);
    }
    return 0;
}

Operation("./m.txt", "w+");
for(int i = 0; i <10000; i++)
    {
        fputc(1,stream);
    }
    return 0;
}

Operation("./m.txt", "w+");
for(int i = 0; i <10000; i++)
    {
        fputc(1,stream);
    }
    return 0;
}

Operation("./m.txt", "w+");
for(int i = 0; i <10000; i++)
    {
        fputc(1,stream);
    }
    return 0;
}

Operation("./m.txt", "w+");
for(int i = 0; i <10000; i++)
    {
        fputc(1,stream);
    }
    return 0;
}

Operation("./m.txt", "w+");
for(int i = 0; i <10000; i++)
    {
        fputc(1,stream);
    }

    return 0;
}

Operation("./m.txt", "w+");
for(int i = 0; i <10000; i++)
    {
        fputc(1,stream);
    }

    return 0;
}

Operation("./m.txt", "w+");
for(int i = 0; i <10000; i++)
    {
        fputc(1,stream);
    }

    return 0;
}

Operation("./m.txt", "w+");
for(int i = 0; i <10000; i++)
    {
        fputc(1,stream);
    }

    return 0;
}

Operation("./m.txt", "w+");
for(int i = 0; i <10000; i++)

    return 0;

Operation("./m.txt", "w+");
for(int i = 0; i <10000; i++)

    return 0;

Operation("./m.txt", "w+");
for(int i = 0; i <10000; i++)

    return 0;

Operation("./m.txt", "w+");

    return 0;

Operation("./m.txt", "w+");

    return 0;
```

只调用了 3 次系统调用

```
write(3, "1", 1)
                                                                                                                    - т
                                                                                                                  = 1
                                                                                                                    = 1
                                                                                                                    = 1
                                                                                                                    = 1
                                                                                                                    = 1
                                                                                                                    = 1
                                                                                                                    = 1
                                                                                                                    = 1
                                                                                                                    = 1
                                                                                                                    = 1
                                                                                                                     = 1
                                                                                                                     = 1
                                                                                                                     = 1
                                                                                                                    = 1
                                                                                                                    = 1
                                                                                                                    = 1
                                                                                                                    = 1
                                                                                                                    = 1
                                                                                                                  = 1
                                                                                                                  = 1
                                                                                                                 = 1
                                                                                                                 = 1
                                                                                                                 = 1
  write(3, "1", 1)
                                                                                                                 = 1
  exit_group(0)
                                                                                                                 = 3
+++ exited with 0 +++
```

调用了1w次系统调用